

# Trabajo Práctico III

System Programming - Zombi defense

Organización del Computador II Segundo Cuatrimestre de 2014

Integrante	LU	Correo electrónico
Aldasoro Agustina	86/13	agusaldasoro@gmail.com
Rey Maximiliano	37/13	rey.maximiliano@gmail.com
Tirabasso Ignacio	718/12	ignacio.tirabasso@gmail.com



Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja) Intendente Güiraldes 2160 - C1428EGA

Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

Tel/Fax: (54 11) 4576-3359 http://www.fcen.uba.ar

a) Armamos los cuatro segmentos de la GDT, llamándolos:

```
[GDT_IDX_CODE_0] = (gdt_entry) ;
[GDT_IDX_CODE_3] = (gdt_entry) ;
[GDT_IDX_DATA_0] = (gdt_entry) ;
[GDT_IDX_DATA_3] = (gdt_entry) ;
```

A los cuatro les seteamos el mismo límite: 0x26EFF = ..., y la misma base en 0. El segment type varía depende el segmento: 0x0A = ..., 0x0A

b) Se adjunta el código necesario para pasar a modo protegido y setear la pila del kernel en la dirección 0x27000.

```
; Deshabilitar interrupciones
cli

; Habilitar A20
call habilitar_A20

; Cargar la GDT
lgdt [GDT_DESC]

; Setear el bit PE del registro CRO
mov eax,crO
or eax,1
mov crO,eax

jmp Ox50:modo_protegido
```

```
BITS 32

modo_protegido:

; Establecer selectores de segmentos
xor eax, eax
mov ax, 0x40

mov es, ax
mov ds, ax
mov ss, ax
mov gs, ax

mov gs, ax

; Establecer la base de la pila
mov ebp, 0x27000
```

c) Segmento adicional que describe el área de la pantalla en memoria que puede ser utilizado solo por el kernel:

```
; Cambiar modo de video a 80 X 50
mov ax, 0003h
int 10h; set mode 03h
xor bx, bx
mov ax, 1112h
int 10h; load 8x8 font
```

d) La siguiente es la rutina que se encarga de limpiar la pantalla y pintar el área del mapa un fondo de color verde, junto con las dos barras laterales para cada uno de los jugadores (rojo y azul).

```
; Inicializar pantalla
call clear_screen
call print_map ;código que va a pintar el mapa de los colores deseados
```

```
void clear_screen() {
   int size = VIDEO_COLS * VIDEO_FILS;
   ca (*p) = (ca (*)) VIDEO;
   int i = 0;
   ca empty;
   empty.c = 0;
   empty.a = getFormat(C_FG_BLACK, 0, C_BG_BLACK, 0);
   while(i < size) {
      p[i] = empty;
      i++;
   }
}</pre>
```

- a) Inicializamos las entradas 0-19 en la IDT.
- b) Para probar lo programado anteriormente hicimos:

```
; Inicializar la IDT
call idt_inicializar
; Cargar IDT
lidt [IDT_DESC]

; test para que salte la divide by 0 exception (0)
mov edx,0
mov ecx,0
mov eax,3
div ecx
```

a) La siguiente es la rutina que se encarga de limpiar el buffer de video y pintarlo como indica la figura 9.

```
void print_map() {
    int cols = VIDEO_COLS;
    int rows = VIDEO_FILS;
    ca (*screen)[VIDEO_COLS] = (ca (*)[VIDEO_COLS]) VIDEO;
/* Defino los colores que voy a usar */
    ca red;
   red.c = 0;
   red.a = getFormat(C_FG_RED, 0, C_BG_RED, 0);
   ca blue;
   blue.c = 0;
   blue.a = getFormat(C_FG_BLUE, 0, C_BG_BLUE, 0);
   ca green;
   green.c = 0;
    green.a = getFormat(C_FG_GREEN, 0, C_BG_GREEN, 0);
   ca black;
   black.c = 0;
   black.a = getFormat(C_FG_BLACK, 0, C_BG_BLACK, 0);
   int y,x;
    clear_screen();
   for(y = 0; y < rows; y++) {
       for(x = 0; x < cols; x++) {
            if (y \ge rows-5) {
                screen[y][x] = black; //las últimas 5 filas van de negro
            } else if (x == cols-1) {
                screen[y][x] = blue; //el jugador de la derecha es azul
            } else if (x == 0) {
                screen[y][x] = red; //el jugador de la izquierda es rojo
                screen[y][x] = green; //el terreno de juego es verde
            }
        }
    /*Armo el cuadrado para el puntaje rojo */
   for(y = rows-5; y < rows; y++) {
        for(x = 35; x < 40; x++) {
            screen[y][x] = red;
   }
    /*Armo el cuadrado para el puntaje azul */
   for(y = rows-5; y < rows; y++) \{
       for(x = 40; x < 45; x++) {
            screen[y][x] = blue;
        }
   }
```

```
/** Escribe a los numeritos de los zombies de cada jugador con sus cruces*/
char * text = "1 2 3 4 5 6 7 8 9 10", 0;
print_string(text, 4, 46, getFormat(C_FG_WHITE, 0, C_BG_BLACK , 0));
print_string(text, 60, 46, getFormat(C_FG_WHITE, 0, C_BG_BLACK , 0));

text = "x x x x x x x x x x x x x",0;
print_string(text, 4, 48, getFormat(C_FG_RED, 0, C_BG_BLACK , 0));
print_string(text, 60, 48, getFormat(C_FG_RED, 0, C_BG_BLACK , 0));

/** Imprime puntajes */
text = "00",0;
print_string(text, 31, 47, getFormat(C_FG_WHITE, 0, C_BG_RED , 0));
print_string(text, 48, 47, getFormat(C_FG_WHITE, 0, C_BG_BLUE , 0));

text = "0",0;
print_string(text, 37, 47, getFormat(C_FG_WHITE, 0, C_BG_RED , 0));
print_string(text, 42, 47, getFormat(C_FG_WHITE, 0, C_BG_BLUE , 0));
}
```

b) Se muestran las rutinas encargadas de inicializar el directorio y tablas de páginas para el kernel (mmu\_inicializar\_dir\_kernel).

```
void mmu_inicializar_dir_kernel() {
   page_directory *pd = (page_directory *) 0x27000;
   int i:
    /* Creo 1024 entradas en page_directory con todo cero. */
    for (i = 0; i < 1024; i++) {
        pd[i] = (page_directory) {};
   }
    /* Mapeo las primeras 4 (0,1,2,3) entradas del page directory
    con la base y permisos correspondientes. */
    for(i = 0; i < 4; i++) {
        pd[i] = (page_directory) {
            .base = 0x28 + i,
            .rw = 0x1,
            .p = 1,
        };
   }
   page_table* pt = (page_table*) 0x28000;
    for(i = 0; i < 1024; i++) {
        pt[i] = (page_table) {
            .base = i,
            .rw = 0x1,
            .p = 1,
       };
   }
```

c) Completamos el código necesario para activar paginación.

```
; Habilitar paginacion

mov eax,0x27000

mov cr3,eax

mov eax,0x0000000

mov cr0,eax

mov eax,0x100000

mov cr3,eax
```

a) Para administrar la memoria en el área libre, tenemos un contador de páginas utilizadas denoninándolo *páginas*. Luego contamos con las funciones *get\_page\_directory* y *get\_page\_table* las cuales nos brindan un nuevo page directory o una nueva page table correspondientemente.

```
page_directory* get_page_directory() {
    page_directory* pd = (page_directory*) PAGES;
    pd += paginas * 4096;
    int i;
    for (i = 0; i < 1024; i++) {
        pd[i] = (page_directory) {};
    }

pd[0] = (page_directory) {
        .base = 0x28,
        .rw = 0x1,
        .p = 1
    };

paginas++;

return pd;
}</pre>
```

```
page_table* get_page_table() {
    page_table* pgt = (page_table*) PAGES;
    pgt += paginas * 0x1000;
    int i;
    for (i = 0; i < 1024; i++) {
        pgt[i] = (page_table) {};
    }
    paginas++;
    return pgt
    };
}</pre>
```

b) La rutina *mmu\_inicializar\_dir\_zombi* se encarga de inicializar un directorio de páginas y tablas de páginas para una tarea, respetando la figura 6. Copia el código de la tarea a su área asignada, es decir la posición indicada por el jugador dentro del mapa y mapea dichas páginas a partir de la dirección virtual 0x08000000(128MB).

```
/* Guerrero = 0, Mago = 1, Clerigo = 2
   player = 0 es A
  player = 1 es B
  page_directory* mmu_inicializar_dir_zombie(unsigned int player, unsigned char class,
  unsigned int y) {
   page_directory* pd = get_page_directory();
    unsigned int x = (player ? 79 : 2);
   unsigned int offset_x[9] = \{0, -1, -1, -1, 0, 0, 1, 1, 1\};
   unsigned int offset_y[9] = {0, 0, -1, 1, -1, 1, 0, 1, -1};
    /* En este for se mapean las nueve páginas correspondientes a un jugador */
    int i, _x, _y;
    for(i = 0; i < 9; i++) {
        _x = y + offset_x[i] * (player ? 1 : -1); \\ x es la posición x dentro del mapa
       _y = x + offset_y[i] * (player ? 1 : -1); \\ y es la posición y dentro del mapa
        /* La función get_physical_address devuelve la dirección física en memoria
        a la cual le corresponde el par (x, y) pasado por parámetro */
        mmu_mapear_pagina(0x8000000 + (i*0x1000), pd, get_physical_address(_x, _y), 1, 0);
   }
    /* Código para copiar la tarea del Zombie */
   int address = address = 0x10000 + (player ? 0 : 1) * 0x3000 + class * 0x1000;
   i = 0;
   unsigned char *code = (unsigned char *) 0x8000000;
   unsigned char * paddress = (unsigned char*) address;
    while (i++ < 0x1000) {
        code[i] = paddress[i];
   return pd;
}
```

c) La rutina *mmu\_mapear\_página* permite mapear la página física correspondiente a su física en la dirección virtual utilizando cr3.

```
void mmu_mapear_pagina(unsigned int virtual, page_directory* pd, unsigned int fisica,
   unsigned char rw, unsigned char us) {
   unsigned int directory = (virtual >> 22);
   unsigned int table
                        = (virtual & 0x003FF000) >> 12;
   page_table* pt = (page_table*) (pd[directory].base << 12);</pre>
   if (pd[directory].p == 0){
       pd[directory].base = ((unsigned int) get_page_table()) >> 12;
        pd[directory].rw = rw;
   pd[directory].us = us;
        pd[directory].p = 1;
   }
   pt = (page_table*) (pd[directory].base << 12);</pre>
   pt[table].base = fisica >> 12;
   pt[table].rw = rw;
   pt[table].us = us;
   pt[table].p = 1;
    tlbflush();
```

mmu\_unmapear\_pagina borra el mapeo creado en la dirección virtual virtual utilizando cr3.

```
void mmu_unmapear_pagina(unsigned int virtual,page_directory* cr3){
  unsigned int directory = (virtual >> 22);
  unsigned int table = (virtual & 0x003FF000) >> 12;

  page_table* pt = (page_table*) (cr3[directory].base << 12);

  if (cr3[directory].p != 0){
    pt = (page_table*) (cr3[directory].base << 12);
    pt[table].p = 0;
  }

  tlbflush();
}</pre>
```

- a) Completamos las entradas necesarias en la IDT para asociar una rutina a la interrupción del reloj, otra a la interrupción de teclado y por último una a la interrupción de software 0x66. Es decir las posiciones 32,33 y 66.
- b) A continuación, la rutina asociada a la interrupción del reloj, para que por cada tick llame a la función screen próximo reloj. La misma se encarga de mostrar cada vez que se llame, la animación de un cursor rotando en la esquina inferior derecha de la pantalla.

```
;; Rutina de atención del RELOJ
global _isr32
_isr32:
   pushad
   call proximo_reloj ; Ya definida en isr.asm
    call proximo_indice ;Devuelve el próximo índice en la GDT a ejecutar
    cmp ax,0
   je .nojump
   mov [sched_tarea_selector], ax
   call fin_intr_pic1
    jmp far [sched_tarea_offset]
    jmp .end
.nojump:
    call fin_intr_pic1
.end:
    ; switchear tareas.
   popad
   iret
```

c) Ahora, la rutina asociada a la interrupción de teclado de forma que si se presiona cualquiera de las teclas a utilizar en el juego, se presenta la misma en la esquina superior derecha de la pantalla.

```
;; Rutina de atención del TECLADO
global _isr33
extern printf
extern print_int
extern handle_keyboard_interrumption
_isr33:
   pushad
   xor eax,eax
   in al, 0x60
   mov dword [esp], eax
   call handle_keyboard_interrumption
   mov dword [esp + 0x], 0
   mov dword [esp + 0xc], 67
   mov dword [esp + 0x8], keyboard_str
   mov dword [esp + 0x4], eax
   call printf
                 ;función implementada por nosotros
   call fin_intr_pic1
   popad
   iret
```

d) Escribimos la rutina asociada a la interrupción 0x66 para que modifique el valor de eax por 0x42.

```
;; Rutina de atención 0x66

global _isr66
_isr33:
    pushad
    mov eax,0x42

iret
```

- a) Definimos tres entradas en la GDT que consideramos necesarias para ser usadas como descriptores de TSS: una para ser utilizada por la tarea inicial, otra para la tarea actual y una última para la tarea siguiente.
- b) Completamos la entrada de la TSS de la tarea Idle con la información de la tarea Idle. La tarea Idle se encuentra en la dirección 0x00016000. La pila se alojará en la misma dirección que la pila del kernel y será mapeada con identity mapping. Esta tarea ocupa 1 pagina de 4KB y debe ser mapeada con identity mapping. Además la misma comparte el mismo CR3 que el kernel.

```
void tss_inicializar() {
    int i = 0;
    while(i < CANT_ZOMBIS) {</pre>
       inUseA[i] = 0;
        inUseB[i] = 0;
        i++;
    currentZombieA = 0;
    currentZombieB = 0;
    // inicializar tss_idle
    tss_inicializar_tarea_idle();
   memcpy(&tss_idle, &tss_inicial, sizeof(tss));
   memcpy(&tss_idle, &current_task, sizeof(tss));
   memcpy(&tss_idle, &next_task, sizeof(tss));
    gdt[GDT_INITIAL_TSS].base_31_24 = ((u32) (&tss_inicial) & 0xFF000000) >> 24;
    gdt[GDT_INITIAL_TSS].base_23_16 = ((u32) (&tss_inicial) & 0x00FF0000) >> 16;
    gdt[GDT_INITIAL_TSS].base_0_15 = (u32) (&tss_inicial) & 0x0000FFFF;
    gdt[GDT_CURRENT_TSS].base_31_24 = ((u32) (&current_task) & 0xFF000000) >> 24;
    gdt[GDT_CURRENT_TSS].base_23_16 = ((u32) (&current_task) & 0x00FF0000) >> 16;
    gdt[GDT_CURRENT_TSS].base_0_15 = (u32) (&current_task) & 0x0000FFFF;
```

```
void tss_inicializar_tarea_idle() {
   tss_idle = (tss) {};

   tss_idle.eip = 0x00016000;
   tss_idle.cr3 = 0x27000;

   tss_idle.ebp = 0x27000;

   tss_idle.esp = 0x27000;

   tss_idle.es = 0x40;
   tss_idle.ds = 0x40;
   tss_idle.ss = 0x40;
   tss_idle.ss = 0x40;
   tss_idle.ss = 0x40;
   tss_idle.ss = 0x50;

   tss_idle.cs = 0x50;

   tss_idle.eflags = 0x202;
   tss_idle.iomap = 0xffff;
}
```

c) Construir una función que complete una TSS libre con los datos correspondientes a una tarea (zombi). El código de las tareas se encuentra a partir de la dirección 0x00010000 ocupando una pagina de 4kb cada una según indica la figura 1. Para la dirección de la pila se debe utilizar el mismo espacio de la tarea, la misma crecerá desde la base de la tarea. Para el mapa de memoria se debe construir uno nuevo utilizando la función mmu inicializar dir zombi. Además, tener en cuenta que cada tarea utilizará una pila distinta de nivel 0, para esto se debe pedir una nueva pagina libre a tal fin.

#### Y aca que onda?

d) Código necesario para ejecutar la tarea Idle, es decir, saltar intercambiando las TSS, entre la tarea inicial y la tarea Idle:

```
idle:
    .loopear:
        inc dword [numero]
        cmp dword [numero], 0x4
        jb .imprimir
    .reset_contador:
        mov dword [numero], 0x0
    .imprimir:
        ; Imprimir 'reloj'
        mov ebx, dword [numero]
        add ebx, message1
        imprimir_texto_mp ebx, 1, 0x0f, 49, 76
        mov ebx, chirimbolo_open
        imprimir_texto_mp ebx, 1, 0x0f, 49, 76-1
        mov ebx, chirimbolo_close
        imprimir_texto_mp ebx, 1, 0x0f, 49, 76+1
    jmp .loopear
```

a) Construir una función para inicializar las estructuras de datos del scheduler.

#### **COMPLETAR!**

b) Crear la función sched próximo indice() que devuelve el índice en la GDT de la próxima tarea a ser ejecutada. Construir la rutina de forma devuelva una tarea de cada jugador por vez según se explica en la sección 3.2

#### **COMPLETAR!**

c) Se muestra la rutina de la interrupción 0x66, para que implemente el servicio mover según se indica en la sección 3.1.1.

```
global _isr66
extern movimiento
_isr66:
    pushad

push dx
    push esi
    push edi
    push eax
    call movimiento

popad
    iret
```

d) Modificar el código necesario para que se realice el intercambio de tareas por cada ciclo de reloj. El intercambio se realizará según indique la función sched proximo índice().

#### COMPLETAR!

e) Modificar las rutinas de excepciones del procesador para que desalojen a la tarea que estaba corriendo y corran la próxima.

#### **COMPLETAR!**

f) Implementar el mecanismo de debugging explicado en la sección 3.4 que indicará en pantalla la razón del desalojo de una tarea.

#### COMPLETAR!